

WELTORGANISATION FUR GEISTIGES EIGENTUM Internationales Büro

INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)

(51) Internationale Patentklassifikation 6:

H04Q 11/04

A1

(11) Internationale Veröffentlichungsnummer:

WO 99/09782

(43) Internationales

Veröffentlichungsdatum:

25. Februar 1999 (25.02.99)

(21) Internationales Aktenzeichen:

PCT/DE98/02109

(22) Internationales Anmeldedatum:

27. Juli 1998 (27.07.98)

(30) Prioritätsdaten:

197 35 166.2

13. August 1997 (13.08.97)

DE

(71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT [DE/DE]; Wittelsbacherplatz 2, D-80333 München (DE).

(72) Erfinder; und

(75) Erfinder/Anmelder (nur für US): LAMPE, Dorothea [DE/DE]; Fasanenweg 7, D-82061 Neuried (DE). THUDT, Raimar [DE/DE]; Johann-Emmer-Strasse 9, D-80995 München (DE).

SIEMENS AKTIENGE-(74) Gemeinsamer Vertreter: SELLSCHAFT; Postfach 22 16 34, D-80506 München (81) Bestimmungsstaaten: CA, US, europäisches Patent (AT, BE, CH. CY. DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

Veröffentlicht

Mit internationalem Recherchenbericht.

Vor Ablauf der für Änderungen der Ansprüche zugelassenen Frist; Veröffentlichung wird wiederholt falls Änderungen eintreffen.

(54) Title: METHOD FOR ATM COMMUNICATION STATISTICAL MULTIPLEXING

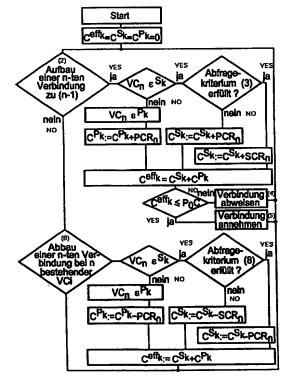
(54) Bezeichnung: VERFAHREN ZUM STATISTISCHEN MULTIPLEXEN VON ATM-VERBINDUNGEN

(57) Abstract

During ATM communications a plurality of communications are transmitted through common link sections. New incoming communications are allowed on the basis of decisions made by acceptance algorithms. However only yes/no decisions are made. It is nevertheless desirable that the reserved band width required for all the communications carried out by said link sections be known. This problem is solved by the invention whereby the band width is evaluated by steps while communications are being set up/switched out, by modifying the sigma rule algorithm.

(57) Zusammenfassung

Bei ATM-Verbindungen werden eine Mehrzahl von Verbindungen über gemeinsame Verbindungsabschnitte übertragen. Neu hinzukommende Verbindungen werden nach Annahmealgorithmen Maßgabe von von getroffenen Entscheidungen zugelassen. Hierbei werden jedoch lediglich Ja/Nein-Entscheidungen getroffen. Oft ist jedoch die Kenntnis der Bandbreite der für die Gesamtheit aller über diese Verbindungsabschnitte geführten Verbindungen nötig. Die Erfindung löst dieses Problem, indem die Bandbreite schrittweise mit dem Auf-/Abbau von Verbindungen unter des Sigma-Rule-Algorithmus Modifizierung geschätzt wird.



(2)...SETTING UP A nth COMMUNICATION IN ADDITION TO (n-1)
(3)...GUERY CRITERION FULFILLED?
(4)...REFUSE COMMUNICATION
(5)...ACCEPT COMMUNICATION
(6)...SWITCHING OUT nth COMMUNICATION
WHEN THERE ARE n VC!
COMMUNICATIONS A

LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL AM AT AU AZ BA BB BE BF BG BJ BR BY CA CF CG CH CI CM CN CU CZ DE DK EE	Albanien Armenien Österreich Australien Aserbaidschan Bosnien-Herzegowina Barbados Belgien Burkina Faso Bulgarien Beniin Brasilien Belarus Kanada Zentralafrikanische Republik Kongo Schweiz Côte d'Ivoire Kamerun China Kuba Tschechische Republik Deutschland Dänemark Estland	ES FI FR GA GB GE GH GN GR HU IE IL IS IT JP KE KG KP KR LC LI LK LR	Spanien Finnland Frankreich Gabun Vereinigtes Königreich Georgien Ghana Guinea Griechenland Ungarn Irland Israel Island Italien Japan Kenia Kirgisistan Demokratische Volksrepublik Korea Republik Korea Kasachstan St. Lucia Liechtenstein Sri Lanka Liberia	LS LT LU LV MC MD MG MK ML MN MR MW MX NE NL NO NZ PL PT RO RU SD SE SG	Lesotho Litauen Luxemburg Lettland Monaco Republik Moldau Madagaskar Die ehemalige jugoslawische Republik Mazedonien Mali Mongolei Mauretanien Malawi Mexiko Niger Niederlande Norwegen Neuseeland Polen Portugal Rumänien Russische Föderation Sudan Schweden Singapur	SI SK SN SZ TD TG TJ TM TR TT UA UG US UZ VN YU ZW	Slowenien Slowakei Senegal Swasiland Tschad Togo Tadschikistan Turkmenistan Türkei Trinidad und Tobago Ukraine Uganda Vereinigte Staaten von Amerika Usbekistan Vietnam Jugoslawien Zimbabwe
--	--	---	---	---	---	--	--

1

Beschreibung

Verfahren zum statistischen Multiplexen von ATM-Verbindungen.

5

20

25

30

35

Die Erfindung betrifft ein Verfahren gemäß dem Oberbegriff von Patentanspruch 1.

10 Bei Verbindungen, über die Informationen nach einem asynchronen Transfermodus (ATM) übertragen werden, sind eine Mehrzahl von Verbindungstypen definiert. So werden zum einen Verbindungen mit strengen Anforderungen an die Zellverzögerungszeiten von Verbindungen unterschieden, die keine strengen Anforderungen an die Zellverzögerungszeiten haben.

Zu ersteren sind insbesondere Verbindungen zu zählen, mittels denen Informationen mit einer konstanten Bitrate (Constant Bitrate, CBR) übertragen werden, sowie Verbindungen, über die Real Time Informationen mit variabler Bitrate (rt-VBR) übertragen werden.

Zu letzteren werden Non Real Time VBR-Verbindungen (nrt-VBR), oder Verbindungen gezählt, über die Informationen mit einer variablen Bitrate (Available Bitrate, ABR) übertragen werden oder Unspecified Bitrate Verbindungen (UBR).

Die Informationen aller fünf Verbindungstypen werden in ATM-Zellen gemeinsam über virtuelle Pfade bzw. virtuelle Leitungen mit vorgegebener Bitrate (Bandbreite) geführt. Im Rahmen des Aufbaus neuer Verbindungen, die strenge Anforderungen an die Zellverzögerungszeiten haben, ist es erforderlich, die Bandbreite zu berechnen, die für die Gesamtheit aller über einen Verbindungsabschnitt/ Verbindungsleitung oder einen virtuellen Pfad geführten Verbindungen benötigt wird. Zur Berechnung dieser effektiven Bandbreite ist es erforderlich, festzustellen, mit welcher Rate der für diesen Verbindungstyp

2

sowie die anderen Verbindungstypen (nrt-VBR, ABR, UBR) bereitgestellte große Zellenspeicher geleert werden darf.

Generell muß beim Aufbau einer ATM-Verbindung die sendende Einrichtung einer übergeordneten Steuereinrichtung (Call Acceptance Control) vorher festgelegte Parameter mitteilen. Dies ist erforderlich, um die Qualität der Verbindung für alle Teilnehmer (Quality of Service) sicherzustellen. Werden beispielsweise zu viele Zellen übertragen und damit die Übertragungskapazität überschritten, müssten zu viele Zellen verworfen werden. Dies ist jedoch unter allen Umständen zu vermeiden, da hiermit stets ein Verlust an Information verbunden ist. Hierzu existiert beispielsweise von Normierungsgremien die Forderung nach einer Zellverlustwahrscheinlichkeit von 10^{-10} einer Verbindung. Aus diesem Grund wird bereits beim Verbindungsaufbau berechnet, ob diese neue Verbindung bereits bestehenden Verbindungen angenommen werden kann. Ist die Übertragungskapazität bereits ausgeschöpft, wird die anfordernde Verbindung abgewiesen.

20

5

10

15

Zur Beschreibung dieser Vorgänge werden eine Reihe von Übertragungsparametern definiert. Hierzu zählt beispielsweise die auf einer Verbindung definierte Spitzenzellenrate (Peak Cell Rate, PCR). Dabei handelt es sich um eine obere Grenze für die Anzahl der ATM-Zellen, die pro Sekunde über diese Verbin-25 dung übertragen werden können. Weiterhin wird der Steuereinrichtung von der sendenden Einrichtung bei einer Verbindung mit variabler Bitrate eine dauernd erlaubte Zellrate (sustainable cell rate, SCR) mitgeteilt. Dies ist die obere Grenze einer mittleren Zellenrate, mit der die Zellen während des 30 Bestehens der Verbindung übertragen werden. Als weiterer Parameter sind der Steuereinrichtung die maximal mögliche Übertragungskapazität der Verbindungsleitung (Link Cell Rate, C) sowie die maximal mögliche Last auf der Verbindungsleitung (p_0) bekannt. Bei ersterem handelt es sich quasi um eine Ma-35 terialkonstante der Verbindungsleitung, während mit der letzteren eine Größe definiert wird, mit der die maximal zuläs-

3

sige Summenzellenrate auf der Verbindungsleitung angegeben wird. Dies ist in der Regel 95% der maximal mögliche Übertragungskapazität der Verbindungsleitung. Nach Maßgabe dieser Parameter wird dann entschieden, ob neuen Verbindungswünschen entsprochen werden kann oder nicht.

Hierzu läuft in der übergeordneten Steuereinrichtung ein Algorithmus ab, mittels dem die von der sendenden Einrichtung erhaltenen Parameter überprüft werden. Weiterhin werden diese mit bereits berechneten, die momentane Last auf der Verbindungsleitung betreffenden Parametern verglichen. Auf Basis dieser Vergleiche wird dann entschieden, ob dem neuen Verbindungswunsch entsprochen und diese Verbindung noch zugelassen werden kann. Als maßgebliche Parameter werden u.a. die bereits angesprochene Spitzenzellenrate oder die Sustainable Cell Rate verwendet.

Beim Stand der Technik haben sich zur Behandlung dieser Vorgänge eine Reihe von Verfahren herausgebildet. Als einfaches Verfahren sei hier der Sigma Rule Algorithmus angeführt. Dieser Algorithmus wird detailliert in der deutschen Patentanmeldung DP 196 49 646.7 offenbart. Dabei wird eine n-te Verbindung erst zugelassen, wenn für die (n-1) bereits bestehenden Verbindungen zuzüglich der n-ten Verbindung gilt:

25

20

5

10

15

(a)
$$\sum_{i=1}^{n} PCR_{i} \leq p_{0} \cdot C$$

Die Verbindung wird ebenfalls zugelassen, wenn bei Berücksichtigung zusätzlicher Eigenschaften der n Verbindungen wie weiter unten erläutert, die folgende Bedingung (b) erfüllt ist.

35 (b)
$$\sum_{\text{VC}_{i} \in \text{Klasse S}} \text{SCR}_{i} + q(c, \text{Klasse S}) \cdot \left(\sum_{\text{SCR}_{i}} \cdot (\text{PCR}_{i} - \text{SCR}_{i})\right)^{1/2} \leq VC_{i} \in \text{Klasse S}$$

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{P_0} \cdot & \mathbf{C} & -\sum & \mathbf{PCR_i} \\ \mathbf{VC_i} & \epsilon & \mathbf{Klasse} & \mathbf{P} \end{array}$$

4

wobei $c = p_0 \cdot C - \sum PCR_i$ die freie Kapazität für Klasse S ist.

Der Bedingung (b) ist entnehmbar, daß hier die anstehenden Verbindungen in 2 Klassen aufgeteilt werden. Zu Beginn des Verbindungsaufbaus muß somit vom Sigma Rule Algorithmus entschieden werden, in welche von zwei Klassen, nämlich einer Klasse S sowie einer Klasse P, die gegebenenfalls neu hinzukommende ATM-Verbindung einzuteilen ist.

Der Klasse S werden alle virtuellen Verbindungen zugeordnet, für die ein statistisches Multiplexen gemäß des Sigma Rule Algorithmusses einen deutlichen Gewinn gegenüber dem Peak Cell Rate Reservation Algorithmus bringen würde. Als Kriterium für diese Art von Verbindungen muß für die Spitzenzellenrate und die dauernd erlaubte Zellrate aller statistisch zu multiplexenden Verbindungen folgende Bedingung erfüllt sein:

20

25

35

15

$PCR/C < 0.03 \text{ und } (0.1 \le SCR/PCR \le 0.5)$

Der Klasse P werden alle übrigen virtuellen Verbindungen zugeordnet. Hierzu zählen insbesondere die Verbindungen mit konstanter Bitrate. Weiterhin werden hier alle die Verbindungen zugeordnet, für die die Parameter SCR sowie PCR sehr nahe beieinander - oder sehr weit auseinanderliegen, oder die bereits im Verhältnis zur Gesamtkapazität der Verbindungsleitung eine hohe Spitzenzellenrate PCR aufweisen. Als Kriterium hierfür gilt eine Spitzenzellenrate, die größer als 3 % der maximal möglichen Übertragungskapazität der Verbindungsleitung ist.

Weiterhin ist der Bedingung (b) ein Faktor q entnehmbar. Dieser Faktor ist sowohl von der Klasse S als auch der freien Kapazität c der Klasse S abhängig. Für eine festgelegte Klasse S müssen die q(c) Werte mittels eines aufwendigen Programmes berechnet werden. Vereinfachend unter dynamischen Gesichts-

5

punkten wird die Abhängigkeit von der Größe c durch eine Hyperbelfunktion $q(c) = q_1 + q_2/c$ abgeschätzt.

Bei diesem Stand der Technik wird somit eine n-te virtuelle Verbindung VC_n mit einer definierten Spitzenzellenrate PCR_n sowie einer dauernd erlaubte Zellrate SCR_n zu (n-1) bereits bestehenden virtuellen Verbindungen VC_i mit den Parametern SCR_i sowie PCR_i ($1 \le i \le n-1$) auf einer Verbindungsleitung zugelassen, wenn die Bedingungen (a) oder (b) erfüllt sind.

10

15

20

Gemäß der Bedingung (a) wird geprüft, ob die Summe der Spitzenzellenraten aller n Verbindungen auf der Verbindungsleitung kleiner oder gleich der maximal möglichen Übertragungskapazität auf der Verbindungsleitung ist. Ist dies der Fall, so kann die n-te virtuelle Verbindung angenommen werden und die Abfrage der Bedingung (b) erübrigt sich. Ist dies nicht der Fall, so wird in Bedingung (b) geprüft, ob die obere Abschätzung des Mittelwerts der Summe der Spitzenzellenraten aller Verbindungen der Klasse S zusammen mit einer Zellenrate, die sich aus der Burst-Haftigkeit aller Verbindungen der Klasse S berechnet, kleiner oder gleich der Zellenrate ist, die für Klasse S Verbindungen derzeit verfügbar sind. Ist dies der Fall, so wird die n-te virtuelle Verbindung angenommen, im anderen Fall abgelehnt.

25

30

35

Die erste Klasse S wird nun bei diesem Stand der Technik in weitere Teilklassen S_1 , S_2 oder S_3 unterteilt, um eine noch feinere Klassifizierung zu erreichen. Der Sigma Rule Algorithmus muß somit im Falle des Eintreffens eines neuen Verbindungswunsches nach Maßgabe festgelegter Abfragekriterien überprüfen, welcher der Teilklassen diese neue Verbindung zuzuordnen ist. Damit wird dann automatisch die günstigste Teilklasse $S_{\rm x}$ gewählt. Eine Teilklasse $S_{\rm x}$ wird dabei über eine Untergrenze bzw. Obergrenze der Spitzenzellenrate PCR sowie des Verhältnisses der Übertragungsparameter SCR/PCR definiert.

6

Formel (b) erfährt somit eine Modifizierung um die angesprochenen Teilklassen S_k , P_k

5 (c)
$$\sum_{\mathsf{VC}_{i} \in \mathsf{S}_{k}} \mathsf{SCR}_{i} + q(\mathsf{c}, \mathsf{S}_{k}) \cdot \sqrt{\sum_{\mathsf{VC}_{i} \in \mathsf{S}_{k}} \mathsf{SCR}_{i} \cdot (\mathsf{PCR}_{i} - \mathsf{SCR}_{i})} \le \mathsf{c}$$

wobei $c = p_0.C - \sum_{VC_i \in P_k} PCR_i$ die freie Kapazität für die Klasse S ist.

Der q Faktor ergibt sich somit zu $q(c,S_k) = q1_{s_k} + q2_{s_k}/c$

Damit ist dieser Verbindungsannahmealgorithmus gemäß dieses Standes der Technik in der Lage zu entscheiden, ob eine vorgegebene Bandbreite, zum Beispiel die Bandbreite eines virtuellen Pfades oder einer Leitung für eine Gruppe von Verbindungen insgesamt ausreichend ist. Da derartige Annahmealgorithmen als Ergebnis eine Ja/Nein-Entscheidung liefern, ob eine Verbindung anzunehmen ist oder nicht, sind sie nicht direkt zur Berechnung der effektiven Bandbreite für eine Gruppe von Verbindungen geeignet.

Die für eine Gruppe von Verbindungen gemäß des benutzten Sigma Rule Annahmealgorithmus benötigte effektiv Bandbreite ließe sich im Prinzip durch ein iteratives Näherungsverfahren beliebig genau ermitteln. Das Problem dieses Verfahrens liegt aber darin, daß der Annahmealgorithmus pro Verbindungsaufbau mehrfach zu durchlaufen wäre und damit sehr viel Prozessorkapazität kosten würde.

Der Erfindung liegt die Aufgabe zugrunde, einen Weg aufzuzeigen, wie ein Annahmealgorithmus derart auszubilden ist, daß in effizienter Weise eine für alle Verbindungen representative Bandbreite berechnet werden kann.

35

10

15

20

25

30

7

Die Erfindung wird ausgehend von den im Oberbegriff von Patentanspruch 1 angegebenen Merkmalen durch die Merkmale des kennzeichnenden Teils gelöst.

Vorteilhaft für die Erfindung ist insbesondere, daß als Annahmealgorithmus der Sigma-Rule-Algorithmus verwendet wird. Die Bandbreite wird ausgehend von einem Anfangswert schrittweise mit dem Auf/- Abbau von Verbindungen ermittelt. Der Sigma-Rule-Algorithmus wird bei jedem Schritt gestartet und liefert neben einer Ja/ Nein Entscheidung eine Abschätzung 10 der Bandbreite, indem zunächst nach Maßgabe von Annahmekriterien ein konservativer Verkehrsparameterwert einer klassenspezifischen Bandbreite hinzugefügt bzw. subtrahiert wird. Dabei ist der konservative Verkehrsparameterwert im Falle des Verbindungsaufbaus anders ausgebildet als im Falle des Ver-15 bindungsabbaus. Ermittelt der Sigma-Rule-Algorithmus, daß die konservative Abschätzung bezüglich der Bandbreite ausreichend wäre, wird ein aggressiverer Verkehrsparameterwert der klassenspezifischen Bandbreite hinzugefügt bzw. subtrahiert. Auch hier ist der aggressivere Verkehrsparameterwert im Falle des 20 Verbindungsaufbaus anders ausgebildet als im Falle des Verbindungsabbaus.

Vorteilhafte Weiterbildungen der Erfindung sind in den Unter-25 ansprüchen angegeben.

Die Erfindung wird im folgenden anhand eines Ausführungsbeispiels näher erläutert.

30 Es zeigen:

- Fig. 1 ein Flußdiagramm gemäß dem erfindungsgemäßen Verfahren.
- Fig. 2 ein Flußdiagramm gemäß dem erfindungsgemäßen Ver fahren.

5

Gemäß Fig. 1 ist ein Flußdiagramm des erfindungsgemäßen Verfahrens aufgezeigt. Als Annahmealgorithmus wird der als Stand der Technik eingangs beschriebene Sigma Rule Algorithmus SR verwendet. Demgemäß werden zu den im Sigma Rule Algorithmus SR geführten Zustandvariablen zusätzliche Zustandvariablen eingeführt. Hierbei handelt es sich um die Zustandvariablen c^{S_K} , c^{P_K} und c^{eff_K} :

Bei der Zustandvariablen c^{S_k} handelt es sich um die effektive Bandbreite der virtuellen Verbindungen, die gemäß des Sigma Rule Algorithmuses SR einer der Klassen S_k zuzuordnen sind. Die Zustandvariable c^{P_k} gibt die Summe der Spitzenzellenraten PCR aller virtuellen Verbindungen in der Klasse P_k an, während die Zustandvariable c^{eff_k} als effektive Bandbreite aller Verbindungen bezogen auf die Klassen k definiert wird. Damit ergibt sich:

$$(1) c^{eff_k} = c^{S_k} + c^{P_k}$$

Für einen Verbindungsaufbau wird nun bei (n-1) bestehenden Verbindungen VC_i mit den Parametern PCR_i , SCR_i berechnet, ob 1. die neue Verbindung VC_n angenommen werden kann oder nicht, 2. die effektive Bandbreite c^{eff_K} , die für die (n-1) bestehenden Verbindungen VC_i inklusive der neu hinzugekommenen Verbindung VC_n zu reservieren sind.

In einem ersten Schritt wird zunächst überprüft, ob die neue, gegebenenfalls anzunehmende Verbindung VC_n einer der Klassen S_k oder P_k zugeteilt werden kann. Beispielhaft sei angenommen, daß diese einer der Klassen S_k zugeteilt werden kann. In diesem Fall wird überprüft, ob für alle virtuelle Verbindungen VC_i inklusive der gegebenenfalls hinzukommenden Verbindung folgende Bedingung erfüllt ist:

30

(2)
$$\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i + q(c^{S_K} + SCR_n, S_k) \cdot \sqrt{\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i \cdot (PCR_i - SCR_i)} \le c^{S_K} + SCR_n$$

9

In obiger Formel wird Formel (c) als Basis genommen und die dort verwendete Variable c durch die für die (n-1) Verbindungen reservierte Bandbreite c^{s_k} zuzüglich der dauernd erlaubten mittleren Zellenrate SCR_n, die für die n-te gegebenenfalls anzunehmende Verbindung VC_n zu reservieren ist, ersetzt. Das Vervahren wird wie gemäß Fig. 1 ersichtlich ist, mit einem Wert $c^{s_k}=0$ gestartet.

Eine strikte Anwendung der Bedingung (2) ergibt gegebenfalls eine Bandbreite, die größer ist als die Summe der Spitzenzellenraten PCR_n aller Verbindugnen. Da die Summe aller addierten effektiven Bandbreiten aber nie über der Summe ihrer Spitzenzellenraten PCR_n liegen kann, wird die Bedingung (2) in der Weise modifiziert, daß

15

25

(3)
$$\min \left[\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i + q(c^{S_k} + SCR_n, S_k) \cdot \sqrt{\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i \cdot (PCR_i - SCR_i)}, \sum_{VC_i \in S_k} PCR_i \right] \le c^{S_k} + SCR_n$$

20 genommen wird. Damit ist dann eine Sicherheit in der Abschätzung gegeben.

Trifft obige Bedingung zu, so wird als neue effektive Bandbreite c^{S_K} die bis dahin verwendete effektive Bandbreite zuzüglich der für die n-te Verbindugn VC_n dauernd erlaubten mittleren Zellenrate SCR_n genommen. Daraus ergibt sich:

$$(4) \quad c^{S_k} := c^{S_k} + SCR_n$$

Wird die Bedingung (3) nicht erfüllt, wird als neue effektive Bandbreite c^{S_K} die bis dahin verwendete effektive Bandbreite zuzüglich der für die n-te Verbindugn VC_n erlaubten Spitzenzellenrate PCR_n genommen.

35 (5)
$$c^{s_k} := c^{s_k} + PCR_n$$

Damit ist für den Fall, daß die neue, gegebenenfalls hinzukommende Verbindung VC_n einer der Klassen S_k zuzuordnen ist, ein Wert für die effektive Bandbreite c^{eff_k} gefunden.

5 Kann die neue, gegebenenfalls hinzukommende Verbindung VC_n nicht einer der Klassen S_k zugeordnet werden, wird automatisch davon ausgegangen, daß sie einer der Klassen P_k zuzuteilen ist. Damit ergibt sich:

10 (6)
$$c^{P_k} := c^{P_k} + PCR_n$$

Unter Verwendung der Formel (1) läßt sich dann die effektive Bandbreite c^{eff_K} berechnen:

$$15 c^{eff_k} = c^{S_k} + c^{P_k}$$

Damit ist für den Fall eines Verbindungsaufbaus eine effektive Bandbreite gefunden.

Im folgenden ist dann noch zu ermitteln, ob die neue Verbindung VC_n angenommen werden kann. Hierzu muß die Bedingung

$$c^{\text{eff}_k} \leq Po \cdot C$$

25 erfüllt sein.

30

35

Im folgenden wird gemäß Fig. 1 angenommen, daß ein Verbindungsabbau durchgeführt werden soll. Hierbei wird davon ausgegangen, daß bei n bestehenden Verbindungen VC_i mit den Parametern PCR_i , SCR_i eine Verbindung VC_n abgebaut wird.

Zunächst wird bei Auslösen der Verbindung überprüft, ob diese betreffende Verbindung VC_n einer der Klassen S_k zugeteilt war. In diesem Fall wird ein Abfragekriterium auf alle verbleibenden virtuellen Verbindungen VC_i (ausschließlich der Verbindung VC_n) gemäß Bedingung (7) angewandt:

11

$$\sum_{\mathsf{VC}_i \in S_k} \mathsf{SCR}_i + \mathsf{q}(\mathsf{c}^{S_k} - \mathsf{PCR}_n, \mathsf{S}_k) \cdot \sqrt{\sum_{\mathsf{VC}_i \in S_k} \mathsf{SCR}_i \cdot (\mathsf{PCR}_i - \mathsf{SCR}_i)} \leq \mathsf{c}^{S_k} - \mathsf{PCR}_n$$

Eine strikte Anwendung der Bedingung (7) ergibt nun gegebenfalls für die verbleibenden (n-1) Verbindungen eine Bandbreite, die größer ist, als die Summe der Spitzenzellenraten der Verbindungen. Daher ist die Bedingung (7) in der Weise zu modifizieren, daß

10

15

5

(8)
$$\min \left[\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i + q(c^{S_k} - PCR_n, S_k) \cdot \sqrt{\sum_{VC_i \in S_k} SCR_i \cdot (PCR_i - SCR_i)}, \sum_{VC_i \in S_k} PCR_i \right]$$

$$\leq c^{S_K} - PCR_n$$

ergibt.

Trifft obige Bedingung zu, so wird als neue effektive Bandbreite c^{S_K} die bis dahin verwendete effektive Bandbreite abzüglich der für die n-te Verbindugn VC_n erlaubten Spitzenzellenrate PCR_n genommen. Daraus ergibt sich:

(9)
$$c^{s_k} := c^{s_k} - PCR_n$$

Wird die Bedingung (8) nicht erfüllt, wird als neue effektive Bandbreite c^{S_K} die bis dahin verwendete effektive Bandbreite abzüglich der für die n-te Verbindugn VC_n dauernd erlaubten Zellenrate SCR_n genommen.

30 (10)
$$c^{S_k} := c^{S_k} - SCR_n$$

Damit ist für den Fall, daß die abgebaute Verbindung VC_n einer der Klassen S_k zugeordnet war, ein Wert für die effektive Bandbreite c^{eff_k} gefunden.

12

War die abgebaute Verbindung VC_n nicht einer der Klassen S_k zugeordnet, wird automatisch davon ausgegangen, daß sie einer der Klassen P_k zugeteilt war. Damit ergibt sich:

5 (11)
$$c^{P_k} := c^{P_k} - PCR_n$$

Unter Verwendung der Formel (1) läßt sich dann die effektive Bandbreite c^{eff_K} berechnen:

$$10 c^{eff_k} = c^{S_k} + c^{P_k}$$

Damit ist für den Fall eines Verbindungsabbaus eine effektive Bandbreite gefunden.

15 In einer Ausgestaltung der Erfindung wird vorgesehen, anstelle der Formel (10)

(12)
$$c^{S_k} := \min \left[c^{S_k} - SCR_n, \sum_{VC_i \in S_k} PCR_i \right]$$

- zu setzen. Damit wird beim Abbau von Verbindungen, die einer der Klassen S_k zugeordnet waren, der Wert der klassenspezifischen Bandbreite c^{S_k} durch die Summe der Spitzenzellenrate aller den Klassen S_k zugeteilten Verbindungen nach oben begrenzt. Die entsprechenden Verhältnisse sind in Fig.2 auf-
- 25 gezeigt.

13

Patentansprüche

- 1. Verfahren zum statistischen Multiplexen von ATM-Verbindungen, mit
- einer Mehrzahl von ATM-Verbindungen, die über eine gemeinsame Verbindungsleitung geführt werden, und für die hierzu auf dieser Verbindungsleitung in der Summe eine effektive Bandbreite (c^{eff_k}) reserviert ist, sowie mit einem Annahmealgorithmus (SR), von dem beim Eintreffen eines Verbindungswunsches einer weiteren gegebenenfalls hinzukommenden Verbindung diese einer ersten (S_k) oder zweiten Klasse (P_k) zugeordnet wird, und von dem in Verbindung von Annahmekriterien bezüglich einer einzuhaltenden Bandbreite entschieden wird, ob diese weitere gegebenenfalls hinzukommende Verbindung noch auf der gemeinsamen Verbindungsleitung akzeptiert werden kann,
- dadurch gekennzeichnet,

 daß die effektive Bitrate (c^{eff}k) ausgehend von einem Anfangswert schrittweise mit dem Auf/- Abbau von Verbindungen ermittelt wird, indem bei jedem Schritt der Annahmealgorithmus
- (SR) gestartet wird, und eine erste für die erste Klasse (S_k) repräsentative Bandbreite (c^{S_k}) und eine zweite für die zweite Klasse (P_k) repräsentative Bandbreite (c^{P_k}) definiert wird, und nach Maßgabe der Zuordnung der in Frage kommenden Verbindung zu einer der beiden Klassen (S_k, P_k) sowie wenig-
- stens eines Annahmekriteriums (c^{eff_K}) die erste oder zweite Bandbreite (c^{S_K} , c^{P_k}) um einen ersten (SCR) oder einen zweiten Verkehrsparameterwert (PCR) verändert wird.
- 2. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß der erste Verkehrsparameterwert die dauernd erlaubte Zellenrate (SCR) und der zweite Verkehrsparameterwert die Spitzenzellenrate (PCR) der betreffenden Verbindung ist.

14

3. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2, dadurch gekennzeichnet, daß das Annahmekriterium im Falle des Verbindungsaufbaus derart ausgebildet ist, daß falls die gegebenenfalls neu hinzu-5 kommenden Verbindung der ersten Klasse (S_k) zuordnenbar ist, berechnet wird, ob die im Schritt vorher ermittelte erste Bandbreite ($c^{s_{\kappa}}$) inklusive dieser Verbindung ausreichend ist, wobei sichergestellt wird, daß die berechnete erste Bandbreite die Summe der Spitzenzellenraten aller Verbindungen 10 nicht übersteigen darf, und daß bei Erfülltsein des Annahmekriteriums die erste Bandbreite (c^{S_K}) um den ersten Verkehrsparameterwert (SCR_n) und andernfalls um den zweiten Verkehrsparameterwert (PCR_n) erhöht wird. 15

4. Verfahren nach Anspruch 3, dadurch gekennzeichnet,

daß daß falls die gegebenenfalls neu hinzukommenden Verbindung der ersten Klasse (S_k) nicht zuordnenbar ist, diese automatisch der zweiten Klasse (P_k) zugeordnet wird, und die zweite Bandbreite (c^{P_k}) um den zweiten Verkehrsparameterwert (PCR_n) erhöht wird.

25

5. Verfahren nach Anspruch 1, 2, dadurch gekennzeichnet,

daß das Annahmekriterium im Falle des Verbindungsabbaus derart ausgebildet ist, daß falls die abzubauende Verbindung der ersten Klasse (S_k) zugeordnet war, berechnet wird, ob die im Schritt vorher ermittelte erste Bandbreite (c^{S_k}) exclusive dieser Verbindung für die verbleibenden Verbindungen ausreichend ist, wobei sichergestellt wird, daß die berechnete erste Bandbreite die Summe der Spitzenzellenraten aller Verbindungen nicht übersteigen darf, und

15

daß bei Erfülltsein des Annahmekriteriums die erste Bandbreite (c^{S_K}) um den zweiten Verkehrsparameterwert (PCR_n) oder andernfalls um den ersten Verkehrsparameterwert (SCR_n) vermindert wird.

5

Verfahren nach Anspruch 5,
 dadurch gekennzeichnet,

daß daß falls die abzubauende Verbindung der ersten Klasse (S_k) nicht zugeordnet war, automatisch davon ausgegangen wird, daß diese der zweiten Klasse (P_k) zugeordnet war, und in diesem Fall die zweite Bandbreite (c^{P_k}) um den zweiten Verkehrsparameterwert (PCR_n) vermindert wird.

15

Verfahren nach Anspruch 5,
 dadurch gekennzeichnet,

daß das Annahmekriterium im Falle des Verbindungsabbaus derart ausgebildet ist, daß falls die abzubauende Verbindung der

- ersten Klasse (S_k) zugeordnet war, berechnet wird, ob die im Schritt vorher ermittelte erste Bandbreite (c^{S_k}) exclusive dieser Verbindung für die verbleibenden Verbindungen ausreichend ist, und
- daß bei Erfülltsein des Annahmekriteriums die erste Band- 25 breite (c^{S_K}) um den zweiten Verkehrsparameterwert (PCR_n) vermindert wird, oder andernfalls der Wert der ermittelten ersten Bandbreite (c^{S_K}) durch die Summe der Spitzenzellenraten der ersten Klasse (S_k) nach oben begrenzt wird.

30

8. Verfahren nach einem der vorstehenden Ansprüche, dadurch gekennzeichnet, daß die effektive Bandbreite (c^{eff_K}) sich aus der Summe der ersten (c^{S_K}) und zweiten (c^{P_k}) Bandbreite ergibt.

35

PCT/DE98/02109

5

16

9. Verfahren nach einem der vorstehenden Ansprüche, dadurch gekennzeichnet, daß der Annahmealgorithmus (SR) pro gegebenenfalls hinzukommender bzw. abzubauender Verbindung lediglich einmal gestartet wird.

â

:

Zusammenfassung

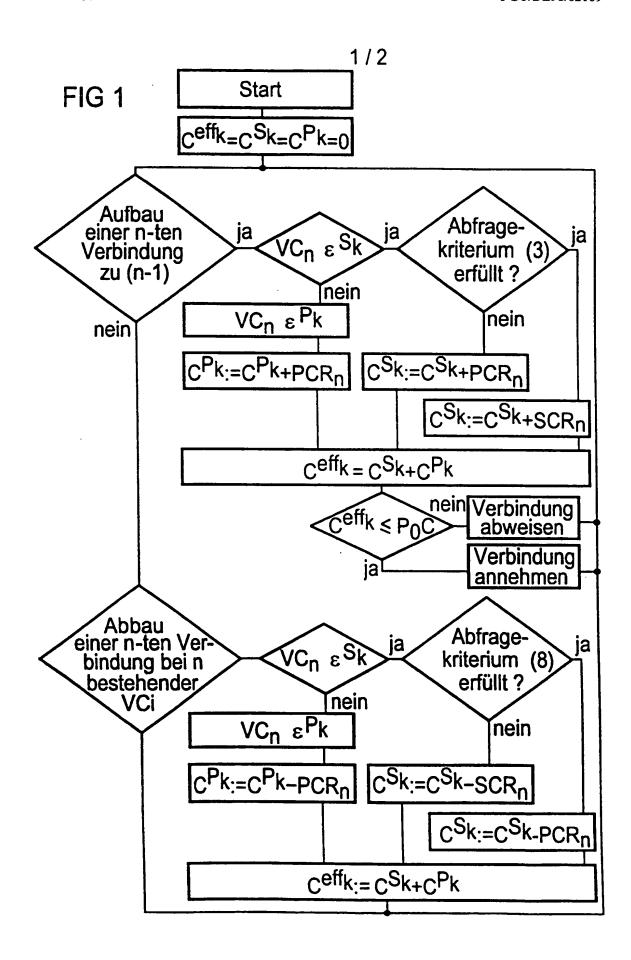
Verfahren zum statistischen Multiplexen von ATM-Verbindungen.

Bei ATM-Verbindungen werden eine Mehrzahl von Verbindungen über gemeinsame Verbindungsabschnitte übertragen. Neu hinzukommende Verbindungen werden nach Maßgabe von von Annahmealgorithmen getroffenen Entscheidungen zugelassen. Hierbei werden jedoch lediglich Ja/-Nein Entscheidungen getroffen. Oft ist jedoch die Kenntnis der Bandbreite der für die Gesamtheit aller über diese Verbindungsabschnitte geführten Verbindungen nötig. Die Erfindung löst dieses Problem, indem die Bandbreite schrittweise mit dem Auf/- Abbau von Verbindungen unter Modifizierung des Sigma-Rule-Algorithmus geschätzt wird.

15

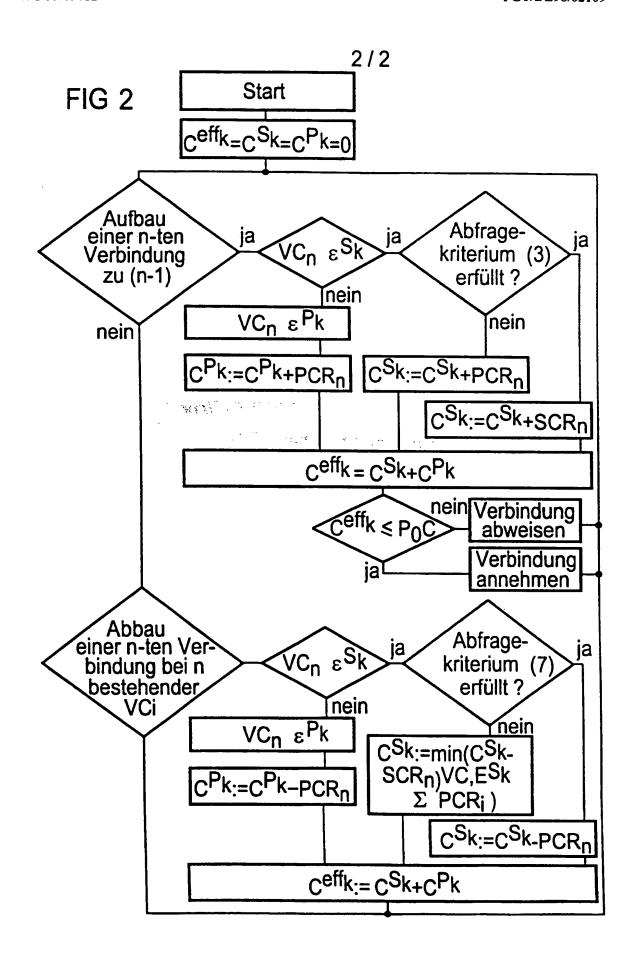
Fig.1

This Page Blank (uspto)



^

This Page Blank (uspto)

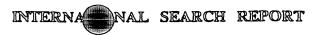


This Page Blank (uspto)



Interr hal Application No PCT/DE 98/02109

IPC 6	FICATION OF SUBJECT MATTER H04Q11/04		
According to	o International Patent Classification (IPC) or to both national classificat	ion and IPC	
B. FIELDS	SEARCHED		
Minimum do IPC 6	ocumentation searched (classification system followed by classification H04Q	n symbols)	
Documentat	ion searched other than minimum documentation to the extent that su	ch documents are included in the fields sea	arched
Electronic d	ata base consulted during the international search (name of data base	e and, where practical, search terms used)	
44.1 144			
C. DOCUM	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category ³	Citation of document, with indication, where appropriate, of the rele	vant passages	Relevant to claim No.
X	EP 0 673 138 A (FUJITSU LTD) 20 September 1995 see column 11, line 39 - column 1	4 line	1,3,8,9
Y	55; figure 1 see column 22, line 44 - column 3 47	0, line	2,4
Y	WO 97 01895 A (NEWBRIDGE NETWORKS; HUANG CHUN CHONG (CA)) 16 Januar see page 6, line 1 - page 7, line	CORP y 1997	2
Υ	CHENG L: "QUALITY OF SERVICES BA BOTH CALL ADMISSION AND CELL SCHE COMPUTER NETWORKS AND ISDN SYSTEM vol. 29, no. 5, April 1997, pages XP000686166 see page 558, column 2, line 10 - 560, column 1, line 8	SED ON DULING" S, 555-567,	4
Furt	I her documents are listed in the continuation of box C.	X Patent family members are listed	n annex.
"A" docum: consid "E" earlier filling o "L" docume which citatio "O" docum other "P" docum	ent defining the general state of the art which is not dered to be of particular relevance document but published on or after the international date ant which may throw doubts on priority claim(s) or is cited to establish the publication date of another in or other special reason (as specified) ent referring to an oral disclosure, use, exhibition or means ent published prior to the international filling date but han the priority date claimed	"T" later document published after the interest or priority date and not in conflict with cited to understand the principle or the invention "X" document of particular relevance; the considered novel or cannot involve an inventive step when the document of particular relevance; the considered to involve an	mational filing date the application but bory underlying the laimed invention be considered to current is taken alone laimed invention ventive step when the re other such docu- us to a person skilled
	actual completion of the international search	Date of mailing of the international sea	arch report
	January 1999	20/01/1999	
IVAIIIU BING	mailing address of the ISA European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,	Authorized officer Gregori . S	



Information on patent family members

Interi nal Application No PCT/DE 98/02109

Patent document cited in search report		Publication date	Patent family member(s)		Publication date
EP 0673138	Α	20-09-1995	JP US	7264190 A 5583857 A	13-10-1995 10-12-1996
WO 9701895	Α	16-01-1997	AU	6184096 A	30-01-1997

Form PCT/ISA/210 (patent family annex) (July 1992)

INTERNATIONALER & CHERCHENBERICHT

Inter inales Aktenzeichen
PCT/DE 98/02109

A. KLASSI IPK 6	IFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES H04Q11/04		
Nach der in	sternationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klass	sifikation und der IPK	
	RCHIERTE GEBIETE		
	rter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole H04Q	e)	
Recherchie	rte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, sow	veit diese unter die recherchierten Gebiete	fallen
Während de	er internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Na	me der Datenbank und evtl. verwendete S	Suchbegriffe)
C. ALS WE	ESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN		
Kategorie	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe	der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	EP 0 673 138 A (FUJITSU LTD) 20. September 1995 siehe Spalte 11, Zeile 39 - Spalte	e 14,	1,3,8,9
Y	Zeile 55; Abbildung 1 siehe Spalte 22, Zeile 44 - Spalte Zeile 47	e 30,	2,4
Y	WO 97 01895 A (NEWBRIDGE NETWORKS; HUANG CHUN CHONG (CA)) 16. Januar siehe Seite 6, Zeile 1 - Seite 7,	r 1997	2
Y	CHENG L: "QUALITY OF SERVICES BA BOTH CALL ADMISSION AND CELL SCHE COMPUTER NETWORKS AND ISDN SYSTEM Bd. 29, Nr. 5, April 1997, Seiten XP000686166 siehe Seite 558, Spalte 2, Zeile Seite 560, Spalte 1, Zeile 8	DULING" S, : 555-567,	4
	itere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu nehmen	X Siehe Anhang Patentfamilie	
° Besonder "A" Veröff aber "E" älteres Anme "L" Veröff schei ande soll o ausg "O" Veröff eine "P" Veröff	re Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen : entlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist s Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen eldedatum veröffentlicht worden ist entlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft er- inen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer iren im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie elführt) fentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht entlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist	"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem oder dem Prioritätsdatum veröffentlich Anmeldung nicht kollidiert, sondern nu Erfindung zugrundeliegenden Prinzips Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedekann allein aufgrund dieser Veröffentlierlichung von besonderer Bedekann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betre "Y" Veröffentlichung von besonderer Bedekann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit werden, wenn die Veröffentlichung mit Veröffentlichung mit Veröffentlichung mit Veröffentlichung mit Veröffentlichung, die Mitglied derselber "&" Veröffentlichung, die Mitglied derselber	t worden ist und mit der ir zum Verständnis des der oder der ihr zugrundeliegenden utung; die beanspruchte Erfindung chung nicht als neu oder auf achtet werden utung; die beanspruchte Erfindung keit beruhend betrachtet t einer oder mehreren anderen o Verbindung gebracht wird und en naheliegend ist
	s Abschlusses der internationalen Recherche 8. Januar 1999	Absendedatum des internationalen Re	echerchenberichts
<u> </u>	O. VAIIUAI 1777	70/01/1333	
Name und	Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016	Bevollmächtigter Bediensteter Gregori, S	

1

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Interi nales Aktenzeichen PCT/DE 98/02109

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument		Datum der Veröffentlichung		tglied(er) der atentfamilie	Datum der Veröffentlichung
EP 0673138	Α	20-09-1995	JP US	7264190 A 5583857 A	13-10-1995 10-12-1996
WO 9701895	Α	16-01-1997	AU	6184096 A	30-01-1997